

UNIVERSITÉ PARIS VIII
DÉPARTEMENT D'INFORMATIQUE

INFORMATIQUE ET ARTS GRAPHIQUES

INTRODUCTION
A LA
PROGRAMMATION
PL1600

LE TRAITEMENT
DE CARACTÈRES

Support de Cours

J. CHAILLOUX
MARS 75

1. The first part of the document is a list of references.

2. The second part of the document is a list of references.

3. The third part of the document is a list of references.

4. The fourth part of the document is a list of references.

5. The fifth part of the document is a list of references.

6. The sixth part of the document is a list of references.

7. The seventh part of the document is a list of references.

8. The eighth part of the document is a list of references.

9. The ninth part of the document is a list of references.

10. The tenth part of the document is a list of references.

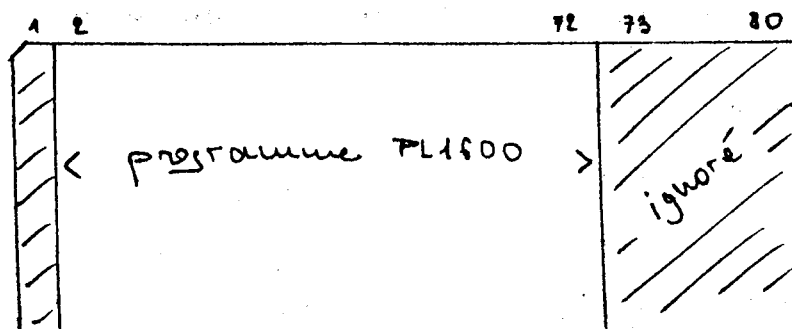
11. The eleventh part of the document is a list of references.

Elements du langage

Un programme PL1600 est composé de mots (Unités Syntaxiques). Ces mots sont lus sur des enregistrements physiques (ex: cartes perforées). Le format est libre.
i.e. Il peut y avoir autant d'U.S. par E.P. que l'on veut.

- contraintes:
- une U.S. ne peut être coupée sur 2 E.P.
 - seuls les 72 1^{er} caractères de chaque E.P. sont pris en compte.
 - le 1^{er} caractère à un statut spécial (validation de compilation).

Dans la pratique, un programme perforé sur carte aura le format suivant:



Une U.S. peut être:

- un symbole de base
- une constante
- un identificateur
- un commentaire

Toute U.S. peut être encadrée d'un nombre quelconque d'espaces.

LES SYMBOLES DE BASE

Ils sont formés d'1 ou plusieurs caractères spéciaux :

les séparateurs	{	␣	(espace)
	{	,	(virgule)
	{	;	(point-virgule)
	{	.	(point)
	{	:	(deux-points)
les spécificateurs	{	\$	de nombre binaire
	{	'	de nombre hexadécimal
	{	"	de chaîne de caractères
	{	&	d'indirection
	{	@	d'adresse
	{	!	de directive au compilateur
les parenthèses	{	<<	de commentaire
	{	()	
les opérateurs arithmétiques	{	+	addition
	{	-	soustraction
	{	/	division
	{	*	multiplication
les opérateurs de relation	{	=	égalité
	{	≠	non égalité
	{	>	plus grand
	{	≥	plus grand ou égal
	{	<	plus petit
les opérateurs d'affectation	{	≤	plus petit ou égal
	{	:=	chargement
	{	↔	échange

LES CONSTANTES

elles représentent des valeurs sur lesquelles va travailler le programme.

les nombres entiers décimaux:

suite de chiffres décimaux (de 0 à 9)

ex: 1 23 32765

les nombres entiers hexadécimaux:

suite de chiffres hexadécimaux (de 0 à 9, de A à F) précédée du symbole \textcircled{H} (spécificateur de nombre hexadécimal). Un chiffre hexadécimal représente 4 bits.

ex: $\textcircled{H}12FO$ représente en binaire 0001 0010 1111 0000
 $\textcircled{H}3CE7$ " " " 0011 1100 1110 0111

les nombres entiers binaires:

suite de chiffres binaires (0 ou 1) précédée du symbole de base \textcircled{B} (spécificateur de nombre entier binaire).

ex: $\textcircled{B}11011$ $\textcircled{B}0001$ $\textcircled{B}111100$

les nombres flottants décimaux

une suite de chiffres décimaux
et/ou $\left\{ \begin{array}{l} \text{contenant un } \textcircled{.} \text{ décimal (pas en 1^{re} position)} \\ \text{se terminant par } \textcircled{E} \text{ suivi d'un nombre} \\ \text{entier signé ou non.} \end{array} \right.$

ex: 124. \rightsquigarrow 124,0
0. \rightsquigarrow 0,0
12E4 \rightsquigarrow $12,0 \times 10^4$
1.12E-5 \rightsquigarrow $1,12 \times 10^{-5}$

chaîne de caractères:

suite de caractères quelconques encadrée du symbole de base @. Si le caractère " doit apparaître dans la chaîne, on le met 2 fois. (seules ces constantes peuvent contenir des espaces).

ex " ABCZERT " suite ABCZERT
" AB""ERT " suite AB""ERT
" AB"" / # "" " suite AB"" / # ""
" "" "" suite ""

constante d'adresse:

nom d'un identificateur précédé du symbole de base @. La valeur d'une constante d'adresse est l'adresse (l'endroit en mémoire) où est implantée cet identificateur.

ex: @IDENT

LES IDENTIFICATEURS

C'est le nom donné par le programmeur à un élément du programme (constante, variable, instruction...).

C'est une suite de caractères alphanumériques

- dont le 1^{er} caractère est toujours une lettre,
- d'un maximum 15 caractères.

Attention : certains identificateurs sont réservés :

les mots-clés (ex: IF DO END)

voir la liste en annexe.

Il est interdit de les employer.

LES COMMENTAIRES

Ils sont précédés du symbole de base $\langle\langle$, et se terminent à la fin de l'enregistrement physique.

(sur carte, ils font passer à la carte suivante).

QUELQUES DEFINITIONS

Un programme est un ensemble de déclarations et d'instructions.

Les déclarations servent à décrire les éléments sur lesquels va travailler le programme et les associer à un identificateur.

Les instructions décrivent les opérations à effectuer sur ces éléments pour réaliser un traitement (calcul, test, contrôles).

Un bloc est une suite de déclarations puis d'instructions (la partie déclaration est facultative).
Un bloc sera limité par des délimiteurs de début et de fin de bloc par ex: BEGIN <bloc> END

Une procédure est la déclaration d'un traitement qui peut être :

- global (ou principale) on parlera en PL1600 de MAIN PROCEDURE
- partiel (sous-programme) on parlera de PROCEDURE

LES DECLARATIONS

Elles servent à :

- décrire
- donner un nom (identificateur)
- parfois à réserver l'emplacement mémoire, des données d'un traitement.

La description de ces données portera sur :

- leur nature :
 - constante
 - variable
 - étiquette
- leur mode d'accès :
 - direct (simple)
 - indexé (en tableau)
 - indirect (en pointeur)
 - indirect indexé (en pointeur de tableau)

La notion de déclaration est très liée à celle de bloc car :

- elles apparaissent en tête de bloc (avant les instructions)
- les noms des données (identificateurs) ne sont connus que dans le bloc où ils sont déclarés.

Le même identificateur peut servir pour nommer des données différentes si ces données ne sont pas déclarées dans le même bloc.

Il est obligatoire en PL1600 de déclarer
TOUTES les données.

Toute déclaration sera terminée par le symbole de base point-virgule ; .

LES SECTIONS de DONNÉES

L'Adressage mémoire sur T1600

Au niveau langage machine T1600, toutes les instructions tiennent sur des mots de 16 bits. Il en résulte que pour les instructions avec "référence mémoire" (qui se servent du contenu d'un mot mémoire) on ne pourra pas coder dans l'instruction l'adresse entière d'un mot mémoire. En effet pour adresser par exemple 32 K mots, il faut déjà 15 bits.

L'adressage sur T1500 est basé :

une adresse c'est l'adresse contenue dans un registre de base
+
un déplacement (± 128) par rapport à cette base.
= l'adresse cherchée.

21 ya 3 registros de base.

2) faudra $\left. \begin{array}{l} + 2 \text{ bits pour coder ce registre} \\ + 8 \text{ bits pour coder le déplacement} \end{array} \right\} = 10 \text{ bits.}$

A un instant donné, les 3 registres de base étant chargés, on a accès à 3×256 mots mémoire. On peut avoir accès à toute la mémoire en modifiant les contenus des registres de base.

Au niveau programmation PL1600

- ① La zone mémoire de 256 mots accessible par un registre de base s'appelle une SECTION.
- ② Les 3 registres de base ont pour nom
COMMON (ou comme petit nom RC)
LOCAL RL
WORKING RW

On parlera donc de COMMON SECTION, de LOCAL SECTION ou de WORKING SECTION.

- ③ Il faut en tête des déclarations d'un bloc indiquer dans quelle section il faudra réserver de la place pour les données
- ④ Il faut en tête des instructions indiquer les sections que l'on va utiliser

Déclaration de section de donnée

Ouverture

<ul style="list-style-type: none"> • $\left\{ \begin{array}{l} \text{COMMON} \\ \text{LOCAL} \\ \text{WORKING} \end{array} \right\}$ SECTION <nom>
--

L'ouverture d'une section indique au compilateur que toutes les données suivantes seront rangées dans la nouvelle ~~la~~ section de nom <nom>.

<nom> est un identificateur d'au plus 6 caractères.

Réouverture

<ul style="list-style-type: none"> • $\left\{ \begin{array}{l} \text{COMMON} \\ \text{LOCAL} \\ \text{WORKING} \end{array} \right\}$ SECTION <nom> 	continue
--	----------

La réouverture d'une section indique que toutes les données suivantes seront rangées dans une section dont on avait déjà commencé le chargement.

Les types des sections ouvertes n'ont aucune importance. Habituellement si l'on a qu'une section à ouvrir ce sera une SECTION LOCAL

ex:

~~SECTION~~ ~~DE~~

• LOCAL SECTION LOC

la KSTØRE

En plus des 3 registres de base, le T1600 a un registre (le registre K) qui pointe sur une section gérée en PILE. Le type de cette section est KSTØRE (rangement par K).

Cette pile est utilisée pour:

- le système T1600 (zone de manœuvre pour les entrées/sorties)
- stocker les adresses de retour des sous-programmes....

Dans tout programme PL1600, il est obligatoire de réserver une (et une seule) section de ce type.

Réservation de KSTØRE

• KSTØRE SECTION <nom> RES <nombre>;

<nom> est le nom donné à cette section.

<nombre> est le nombre de mots qu'il faut lui réserver (au maximum 256)

ex: • KSTØRE SECTION PØLLUX RES 50;

DECLARATION de CONSTANTES

Une constante est une donnée qui reste inchangée tout au long d'un traitement. Il est interdit de modifier une constante.

`CONSTANT <nom> = <valeur>`

<nom> est un identificateur quelconque.

<valeur> est une constante numérique de n'importe quel type.

ex:

```
CONSTANT dix = 10;  
CONSTANT MASC = 'FF00';  
CONSTANT OK = "OK";  
CONSTANT VALBIN = $11011;  
CONSTANT ADBUF = @BUF;
```

DECLARATION DE VARIABLE

Une variable est une donnée de programme qu'on pourra modifier, tester ...

Il faut préciser pour chaque variable - son type
- son mode d'accès.

<u>Type</u>	occupe	représente
{ BYTE WORD FLOAT }	8 bits (1 octet)	1 caractère (code ASCII)
	16 bits (1 mot)	1 valeur entière
	32 bits (2 mots)	1 valeur flottante

mode d'accès direct (variable simple)

`<type> <nom de variable> [, <nom de variable> ...] ;`

La variable contient 1 élément du type donné. On a accès à cet élément par le nom de la variable.

déclaration: WORD I, J; BYTE OCT; accès: I OCT J

mode d'accès indexé (tableau)

`ARRAY n <type> <nom de variable> [, <nom de variable> ...] ;`

La variable contient n éléments du type donné. n est une constante entière. On a accès à 1 élément de la variable par son nom suivi d'un indice entre parenthèses. Cet indice est le numéro de l'élément que l'on veut sélectionner. Attention: le 1^{er} élément a pour indice 0.

déclaration: ARRAY 10 WORD TAB; accès au 1^{er} élément: TAB(0)
4^{em} élément: TAB(3)
⋮

mode d'accès indirect (pointeur)

PØINTER <type> <nom de variable> [, <nom de variable> ...];

La variable contient l'adresse d'un élément du type donné. On a accès à l'adresse elle-même par le nom de la variable, et à l'élément dont l'adresse est dans cette variable par le nom de la variable précédé du symbole de base &.

déclar: PØINTER WØRD PTW; accès à : PTW accès à : & PTW
l'adresse l'élément

mode d'accès indirect post-indexé (pointeur de tableau)

```
POINTER ARRAY <type><nom de variable> [, <nom de variable>...];
```

La variable contient l'adresse d'un tableau d'éléments du type donné. On a accès à l'adresse elle-même par le nom de la variable et à 1 élément du tableau dont l'adresse est dans cette variable par le nom de la variable suivi d'un indice entre parenthèse, précédée du symbole de base &.

décl: PØINTER ARRAY BYTE PØCT; accès à : PØCT ; accès à : &PØCT(3)
l'adresse 1 élément

Initialisation

On peut initialiser une variable à sa déclaration

... <nom de variable> = ($\begin{matrix} \langle \text{valeur des éléments} \rangle \\ \langle \text{chaîne de caractères} \rangle \end{matrix}$) ...

Les valeurs sont des constantes séparées par des virgules,
factorisables par $*n$ (valeur).

```

ex:  WØRD I = (0) , J = (4) ;
      ARRAY 14 BYTE MESER = ("ERREUR_NØ:~00");
      ARRAY 10 WØRD T = (0, 1, 2, *3(4), 0, *3(1));

```

DECLARATION D'ETIQUETTE

Une étiquette est un nom donné à une instruction. Elle apparaît, suivie du symbole de base @ devant une instruction.

ex: E12 : I:=D ;

 étiquette instruction

Elles servent à faire des branchements (rupture de séquence). La déclaration d'une étiquette se fait exceptionnellement en tête de la partie instruction du bloc où elle apparaît.

`LABEL <nom d'étiquette> [, <nom d'étiquette> ...] ;`

cette déclaration n'est toutefois nécessaire que si l'on utilise cette étiquette avant son apparition (devant une instruction) dans un bloc plus interne à celui où elle apparaît (problème des "références avant").

Dans la pratique on déclarera toutes les étiquettes en tête du bloc où elles apparaissent.

ex:

```
PROCEDURE PROC
  ⋮
  LABEL L1, L2 ;
  ⋮
  L1: ----
  ⋮
  L2: ----
  ⋮
END;
```

} partie déclaration.

} partie instruction.

DECLARATION DE PROCEDURE

Une procédure décrit un traitement:

1. Traitement principal (global)

```
MAIN PROCEDURE <nom de procedure>  
    <bloc>  
END.
```

le point . après le END signifie la fin de la compilation.
le nom de la procédure principale ne doit pas dépasser
6 caractères.

2. Traitement partiel (sous-programme)

```
PROCEDURE <nom de procédure> [ ( <paramètre> [ , ..... ] ) ]  
    <bloc>  
END;
```

3. Procédure standard

Une procédure standard est une procédure déjà
compilée se trouvant dans la bibliothèque standard.
C'est le cas de certaines entrées/sorties, des conversions...

```
REF PROCEDURE <nom de procédure>;
```

ex: REF PROCEDURE LICART;
 REF PROCEDURE IMPRIM;

EXEMPLE DE DECLARATIONS

MAIN PROCEDURE PP

- KSTØRE SECTION PØLLUX RES 50;
- LØCAL SECTION LØC
CONSTANT MAXLG = 60;
WØRD PØ = (100);
ARRAY 80 BYTE BUF;
ARRAY 10 WØRD TAB = (0, *9(1));
REF PROCEDURE IMPRIM;

PROCEDURE P1

- LØCAL SECTION CØNTINUE LØC
WØRD AUX;

| instructions de P1

END; << DE P1

PROCEDURE P2 (VAR)

- LØCAL SECTION CØNTINUE LØC
PØINTER WØRD VAR;

| instructions de P2

END; << DE P2

~
| instructions de PP

END. << DE PP

LES INSTRUCTIONS

Elles se terminent par le symbole de base point-virgule
ou par un delimitateur de fin de bloc

$$\left\{ \begin{array}{l} ; \\ \text{END} \\ \text{ELSE} \end{array} \right\}$$

Il y a des instructions simples et des instructions composées.

Instructions Simples

- L'Affectation (modification de variable)
- branchement (rupture de séquence)
- appel de procédure (rupture vers sous-programme)

Instructions Composées

elles sont équivalentes à une instruction simple
(même si elles ouvrent des blocs).

- | | |
|---------------------|--|
| - Ouverture de bloc | BEGIN <bloc> END; |
| - Test | IF THEN <bloc> [ELSE <bloc>] END; |
| - Boucle | DO ...; <bloc> END; |
| - Aiguillage | CASE END; |

Toutes ces instructions apparaissent dans la partie instructions d'un bloc, ce bloc étant une procédure ou une autre instruction composée.

C'est l'imbrication des procédures et des instructions composées qui donne à un programme PL1600 sa structure de bloc.

. USING <registre de base> $\begin{cases} IS \\ = \end{cases}$ <nom de section> [,] ;

Les données sont rangées dans des SECTION.

L'instruction .USING permet d'indiquer au compilateur les sections sur lesquelles va travailler la partie instruction suivante.

Cette instruction ne peut apparaître qu'au début de la partie instruction d'un bloc.

Elle est obligatoire :

- pour les blocs des procédures
- pour les blocs qui contiennent des déclarations.

2 écritures possibles :

<registre de base> = <nom de section> si on a pas encore indiqué au compilateur d'utiliser cette section.

par ex : le .USING de la MAIN PROCEDURE.

<registre de base> IS <nom de section> si on a déjà indiqué au compilateur d'utiliser cette section.

par ex : le .USING de la PROCEDURE.

On peut en tête de instructions de n'importe quel bloc repositionner les registres de base (changer le, sections accessibles) par .USING ... = ... ;

AFFECTATION

Une affectation permet de modifier une variable.

1ère forme

$\langle \text{variable 1} \rangle [, \langle \text{variable 2} \rangle \dots] := \langle \text{expression} \rangle$

L'expression à droite du symbole de base $:=$ est calculée puis sa valeur est rangée dans toutes les variables de la liste à gauche du $:=$.

Cette liste de variables est une suite de noms de variables (que l'on veut voir "affectées" de la valeur de l'expression), séparés par des virgules.

Les variables peuvent avoir n'importe quel ~~type~~ mode d'accès.

Comment nommer les variables:

- simples
(mode direct) : le nom suffit.
- en tableau
(mode indexé) : le nom du tableau suivi d'un indice entre parenthèses. L'indice est le numéro de l'élément du tableau que l'on veut désigner.
- pointeurs
(mode indirect) : le nom du pointeur précédé du symbole de base &
- pointeurs de tableau
(indirect post-indexé) : le nom du pointeur de tableau précédé du symbole de base & et suivi d'un indice entre parenthèse.

Par la suite <constante> désignera

- une constante numérique
 - un identificateur déclaré `CONSTANT`
- <variable> désignera une variable qui peut avoir n'importe quel mode d'accès.

Ecriture d'un Indice

un indice c'est $\left\{ \begin{array}{l} \langle \text{constante} \rangle \\ \langle \text{variable} \rangle \\ \langle \text{variable} \rangle \{ \pm \} \langle \text{constante} \rangle \end{array} \right\}$ seules ces 3 formes sont acceptées.

- Attention:
- le 1^{er} élément d'un tableau à l'indice 0
 - A l'exécution aucun contrôle n'est fait sur la valeur d'un indice.

Ecriture d'une Expression

une expression est composée de

- termes : $\left\{ \begin{array}{l} \langle \text{constante} \rangle \\ \langle \text{variable} \rangle \\ \text{expression entre parenthèses} \end{array} \right\}$
- d'opérateurs binaires (ex: + - /)
- d'opérateurs unaires (ex: NOT SWAP...)

L'évaluation d'une expression se fait de la gauche vers la droite sans priorité d'opérateur.

Un opérateur binaire porte sur

- le résultat de l'expression qui le précède
- le terme suivant.

Un opérateur unaire porte uniquement sur le résultat de l'expression qui le précède.

Opérateurs binaires

+	addition	}	arithmétiques
-	soustraction		
*	multiplication		
/	division		
AND	intersection	}	logiques
ØR	union		
XØR	disjonction		

Opérateurs unaires

NEG	négation arithmétique
NØT	inversion logique
SWAP	échange des 2 bytes d'un mot.

Beaucoup d'autres opérateurs existent, en effet on a accès en PL1600 à toutes les opérations du calculateur (décalages de toutes sortes, recherche de bit ...)

exemple d'affectation (1ère forme)

I, J := 0;

VAL := A + B;

VAL := A * B / C AND 'FF;

C := A + (B * C) SWAP ØR \$11011;

The diagram illustrates the evaluation of the expression `C := A + (B * C) SWAP ØR $11011;` using brackets to show the order of operations:

- Innermost: `B * C`
- Next: `A + (B * C)`
- Then: `(A + (B * C)) SWAP`
- Finally: `((A + (B * C)) SWAP) ØR $11011`

2^eme forme

$\left\{ \begin{array}{l} \text{INCR} \\ \text{DECR} \end{array} \right\} \text{ <variable>}$

C'est forme d'affectation permet d'ajouter 1 (INCR) ou de rebrancher 1 (DECR) à n'importe quelle variable.

ex:

equivalent à :

INCR I ;

I := I + 1 ;

DECR TAB (8) ;

TAB (8) := TAB (8) - 1 ;

3^eme forme

modification d'un bit d'une variable quelconque.

$\left\{ \begin{array}{l} \text{SET} \\ \text{RESET} \\ \text{NEGATE} \end{array} \right\} \text{ BIT <numéro> OF <variable>}$
--

<numéro> est le numéro du bit que l'on veut modifier ;
il doit être compris entre 0 et 15 .

SET remet le bit désigné à 1.

RESET remet le bit désigné à 0 .

NEGATE inverse le bit désigné.

ex :

equivalent à :

SET BIT 3 OF V ;

V := V AND 'FFFF OR '1000 ;

RESET BIT 15 OF TAB (3) ;

TAB (3) := TAB (3) AND 'FFFE ;

NEGATE BIT 7 OF K ;

test sur bit

([NOT] BIT <numéros> ØF <variable>)

La variable <variable> est quelconque

<numéros> est compris entre { 0 et 15 pour des variables WORD.

{ 0 et 31 pour des variables LONG ou FLOAT.

La condition BIT est vraie si le bit <numéros> de <variable> est à 1.

NOT BIT est vraie si le bit <numéros> de <variable> est à 0.

Condition ØR

Une condition ØR est une suite de conditions simples séparées par l'opérateur ØR; elle est vraie si au moins 1 des conditions simples est vraie.

Condition AND

Une condition AND est une suite de conditions simples séparées par l'opérateur AND; elle est vraie si toutes les conditions simples sont vraies.

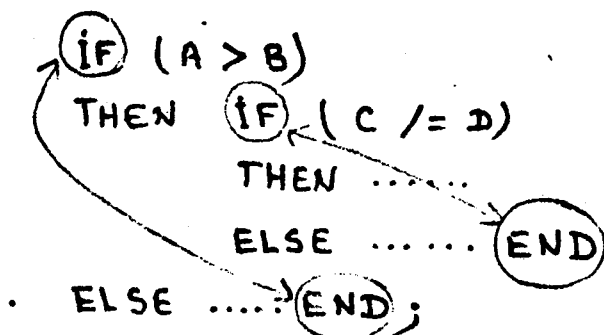
IF (A = B) THEN END;

Condition simple

IF (A /= B * C + (3 * Z)) ØR (Z = 0)
THEN END;

Condition ØR

IF (A > B) AND (BIT 3 ØF V) THEN END; Condition AND

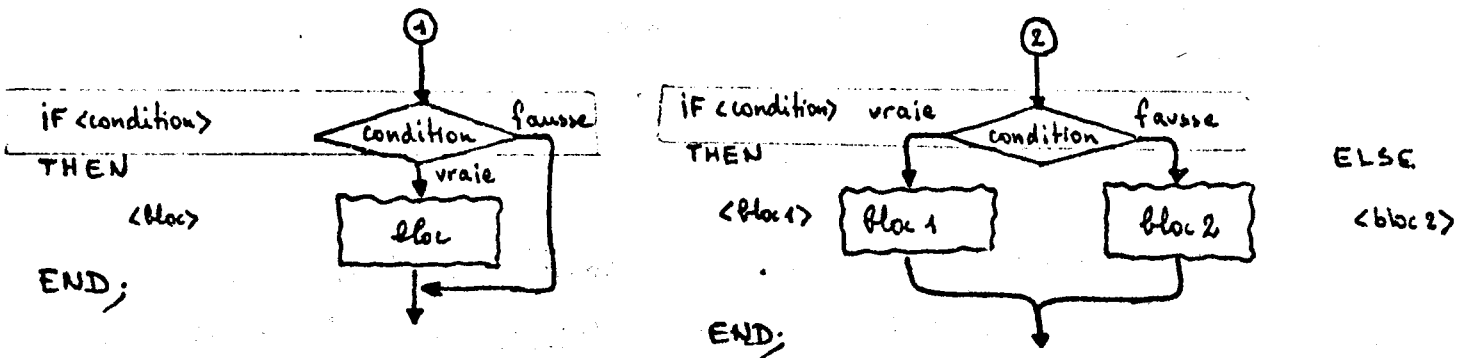


Les instructions IF peuvent s'imbriquer sans précaution particulière, chaque IF étant fermé par un END.

INSTRUCTION COMPOSÉE CONDITIONNELLE

- ① IF <condition> THEN <bloc> END;
② IF <condition> THEN <bloc1> ELSE <bloc2> END;

Cette instruction permet d'exécuter un bloc défini dans l'instruction sous certaines conditions.



Les blocs peuvent contenir un nombre quelconque d'instructions de n'importe quel type. Il y a 3 types de conditions :

Conditions simples

Elles permettent de tester le contenu d'une variable ou bien 1 bit d'une variable.

test sur variable

(<variable> <opérateur de relation> <expression>)

la variable <variable> peut être quelconque
les opérateurs de relation sont :

{	=	égal
	≠	non égal (différent)
	>	plus grand
	≥	plus grand ou égal
	<	plus petit
	≤	plus petit ou égal

l'expression peut être quelconque mais du même type que la variable.

1^{ère} forme

GOTO <étiquette> [ØN <condition ØR>]

branchement $\left\{ \begin{array}{l} \text{inconditionnel} \\ \text{conditionnel (si ØN...)} \end{array} \right\}$ à <étiquette>.
 <condition ØR> s'écrit comme pour l'instruction IF.

2^{ème} forme

EXIT [<étiquette>] [ØN <condition ØR>]

branchement $\left\{ \begin{array}{l} \text{inconditionnel} \\ \text{conditionnel (si ØN...)} \end{array} \right\}$ sur l'instruction suivant
 le END de l'instruction composée $\left\{ \begin{array}{l} \text{en cours (s'il n'y a pas d'étiquette)} \\ \text{nommée par <étiquette>} \end{array} \right\}$.

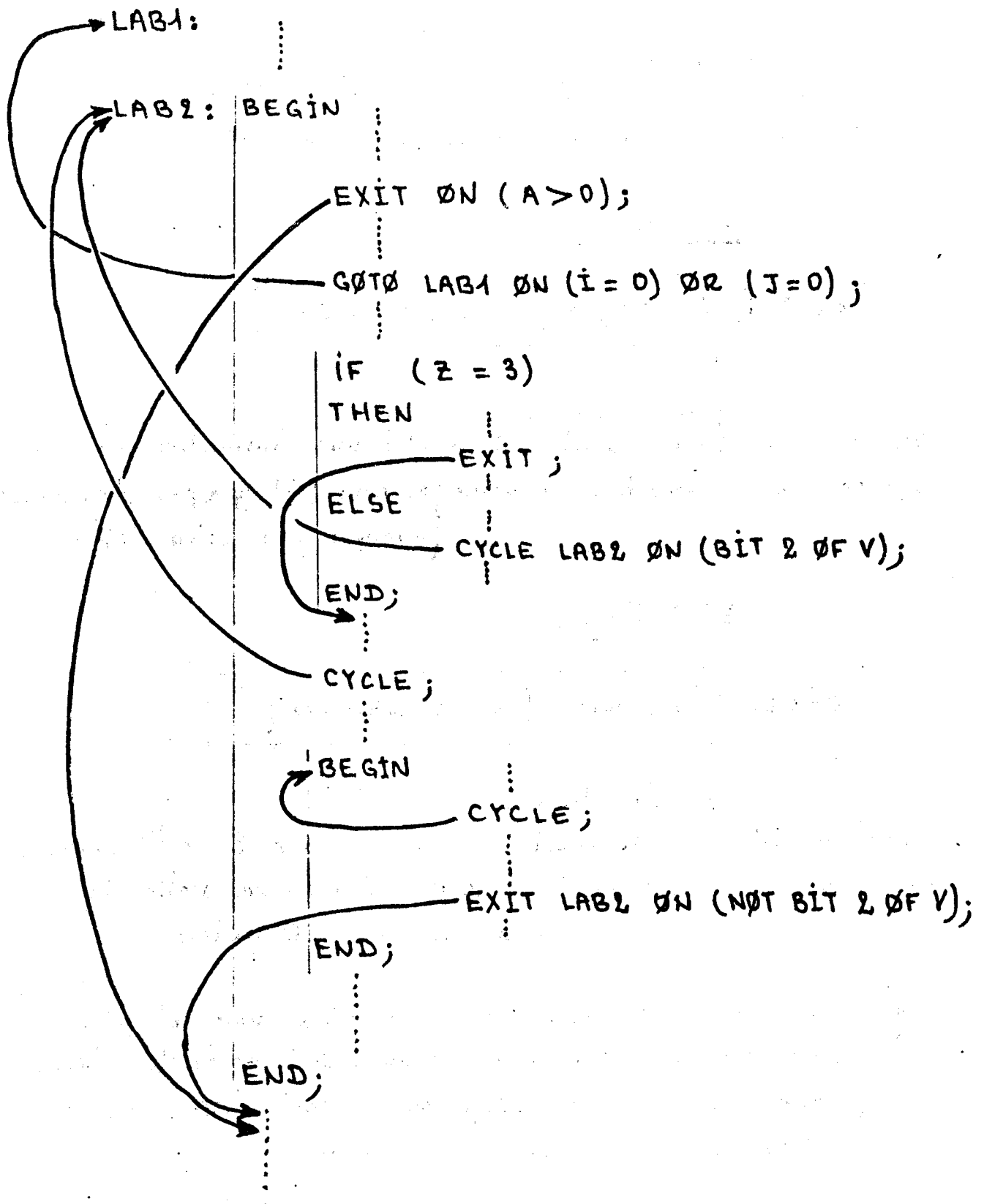
3^{ème} forme

CYCLE [<étiquette>] [ØN <condition ØR>]

branchement $\left\{ \begin{array}{l} \text{inconditionnel} \\ \text{conditionnel (si ØN...)} \end{array} \right\}$ sur la 1^{ère} instruction
 de l'instruction composée $\left\{ \begin{array}{l} \text{en cours (s'il n'y a pas d'étiquette)} \\ \text{nommée par <étiquette>} \end{array} \right\}$.

<étiquette> pour EXIT ou CYCLE doit être une étiquette d'instruction composée. On peut ainsi sortir (ou boucler) de plusieurs instructions composées imbriquées mais sans sortir de la procédure en cours.

EXEMPLES DE BRANCHEMENTS



APPEL ET RETOUR DE PROCÉDURE

Appel de procédure (sous-programme)

CALL <nom de procédure> [(<par1> [, <par2> ...])]

L'appel d'une procédure provoque son exécution. On peut fournir à l'appel une liste d'arguments séparés par des virgules, entre parenthèse. Ces arguments peuvent être des expressions quelconques.

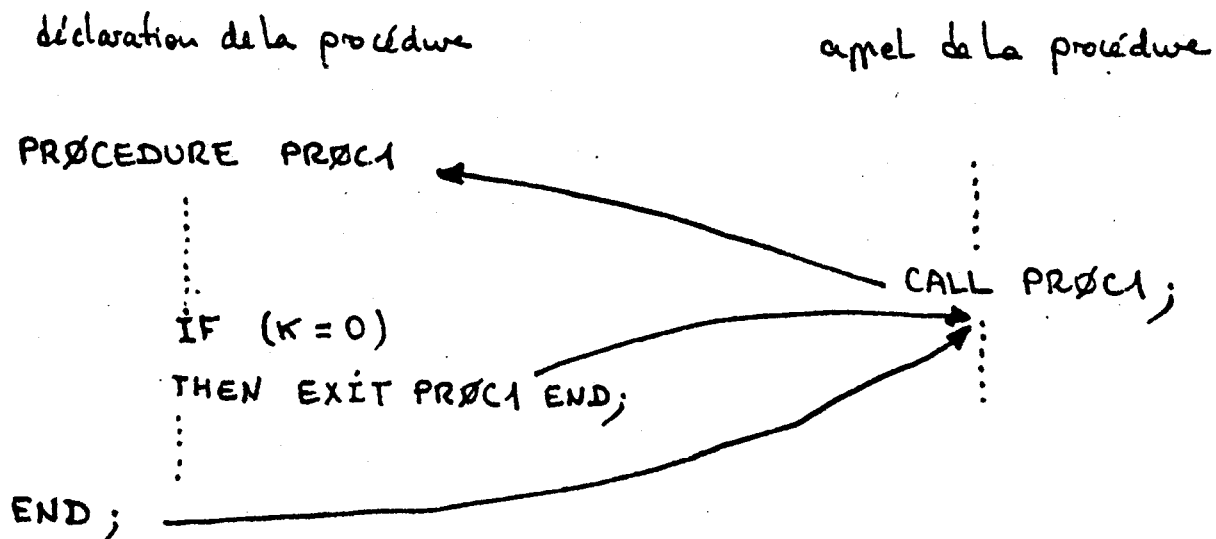
Retour de procédure (sous-programme)

EXIT <nom de procédure>

La fin d'une procédure et le retour à l'instruction qui suit l'instruction d'appel (CALL) est effectuée :

- après l'exécution de la dernière instruction de la procédure,
- par l'instruction **EXIT** <nom de procédure>

On ne peut sortir (par un EXIT) que de la procédure en cours.



INSTRUCTION COMPOSEE { DE CHOIX D'AIGUILLAGE

```

CASE ( <variable> ) / <nombre> ØF
    :
    : suite de <nombre>
    : instructions
    :
END;

```

Cette instruction permet de choisir 1 instruction (quelconque) à exécuter parmi d'autres, en fonction de la valeur d'une variable. L'instruction exécutée est celle dont le numéro d'ordre est égal à la valeur de la variable. Le numéro d'ordre commence à 1.

<nombre> est le nombre d'instructions possibles (comprises entre le ØF et le END).

Si la variable = 0 aucune instruction n'est exécutée,
si la variable < 0 ou > nombre> ça fait n'importe quoi.

exemples:

équivalent à:

CASE (K) / 4 ØF

```

1ère { A:=B+C;
-----
2ème { IF (A < B)
      { THEN A:=B
      { ELSE B:=A END;
-----
3ème { BEGIN A:=0;
      { C:=9 END;
-----
4ème { CALL PRØC1;
-----
END;

```

```

IF (K=1)
THEN A:=B+C
ELSE IF (K=2)
THEN IF (A < B)
THEN A:=B
ELSE B:=A END
ELSE IF (K=3)
THEN BEGIN A:=0;
C:=9 END
ELSE IF (K=4)
THEN CALL PRØC1
END
END
END;

```

INSTRUCTION COMPOSÉE { DE BOUCLE D'ITERATION

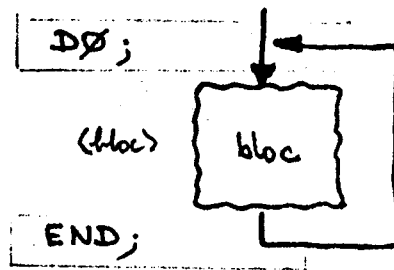
`DØ <clause> ; <bloc> END ;`

Provoque l'exécution du bloc un certain nombre de fois. <clause> permet de contrôler ce nombre (ou la condition de réexécution du bloc).

Il y a 4 formes de <clause>

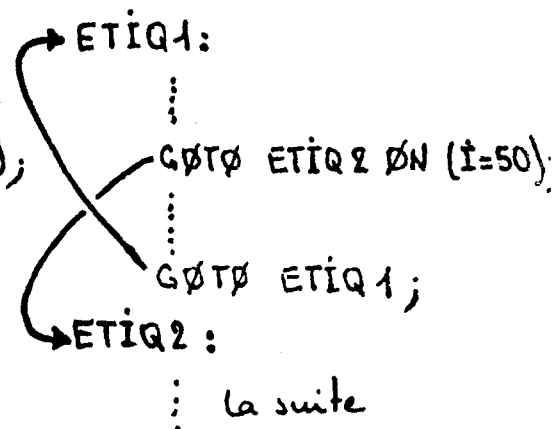
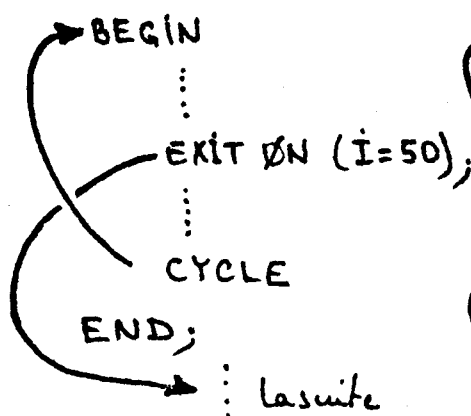
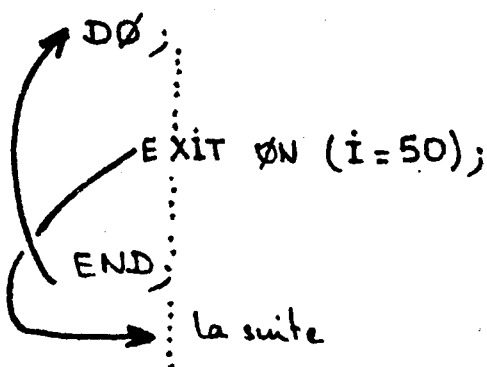
clause vide

On ne met rien dans <clause>. c'est une boucle illimitée, on réexécute le bloc indéfiniment. On ne peut en sortir que par un GØTØ ou un EXIT.



exemple:

équivalent à:

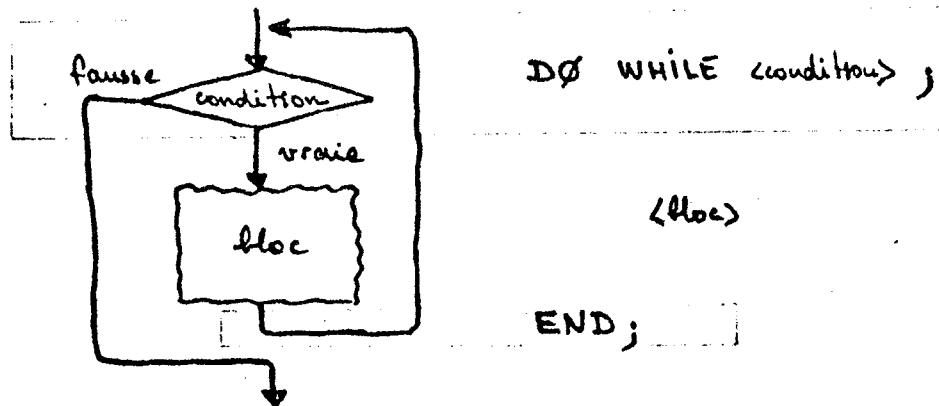


(Cette forme n'est pas tout-à-fait équivalente à l'exemple: il n'y a pas d'ouverture de bloc)

clause WHILE (clause tant que)

```
DØ WHILE <condition> ; <bloc> END;
```

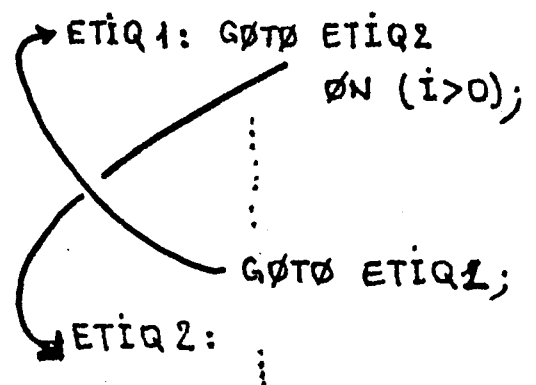
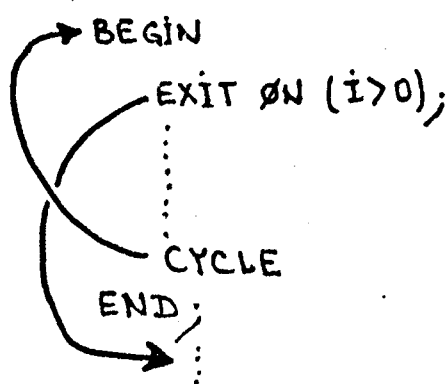
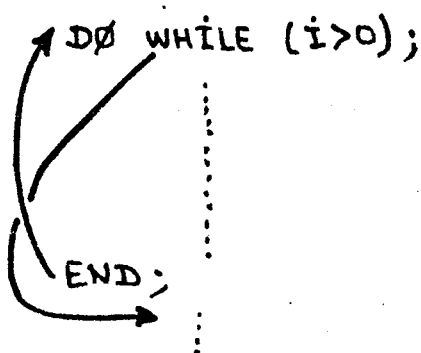
Le bloc est exécuté tant que la condition est vraie.
La condition s'écrit comme pour l'instruction IF (condition simple, OR ou AND).



Attention : le test est effectué avant l'exécution du bloc
⇒ si la condition est fausse dès la 1^{ère} boucle, le bloc ne sera jamais exécuté.

exemple :

équivalent à

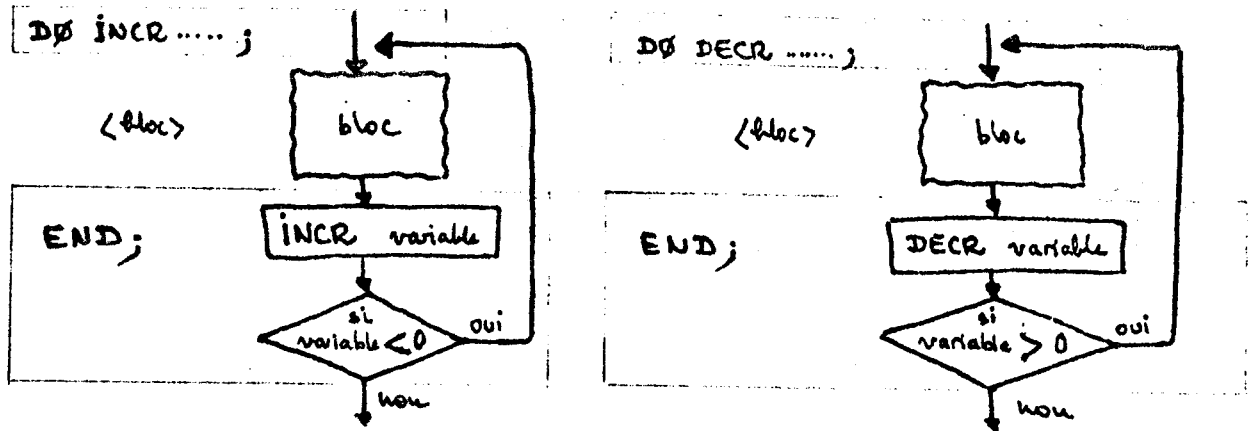


(même remarque qu'à l'exemple précédent)

Clause TIMES (clause nombre de fois)

$$DO \left\{ \begin{array}{l} INCR \\ DECR \end{array} \right\} \langle \text{variable} \rangle \text{ TIMES ; } \langle \text{bloc} \rangle \text{ END ;}$$

Le bloc va être exécuté n fois (n est la valeur absolue de $\langle \text{variable} \rangle$).



Attention: le test se fait après l'exécution du bloc \Rightarrow le bloc est exécuté au moins une fois.

quand on sort normalement de cette boucle, la variable = 0.

exemple:

```

I := -20;
DO INCR I TIMES;
...
END;
    
```

```

I := 20;
DO DECR I TIMES;
...
END;
    
```

équivalent à:

```

I := -20;
BEGIN
...
INCR I;
CYCLE ON (I < 0)
END;
    
```

```

I := 20;
BEGIN
...
DECR I;
CYCLE ON (I > 0)
END;
    
```

Cette boucle est exécutée 20 fois pour I variant de -20 à 0.

Clause FØR (avec variable de contrôle)

DØ FØR <assignation> STEP $\begin{Bmatrix} + \\ - \end{Bmatrix}$ <pas> UNTIL <limite>; <bloc> END;

C'est une généralisation de la précédente.

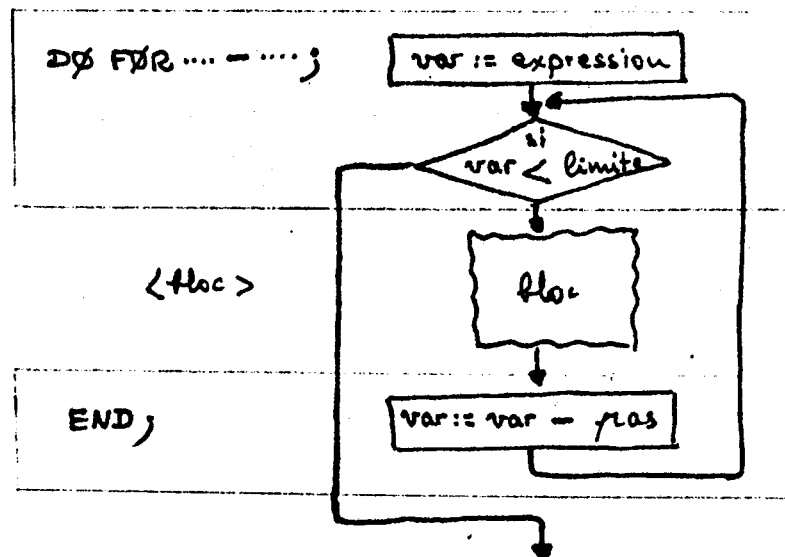
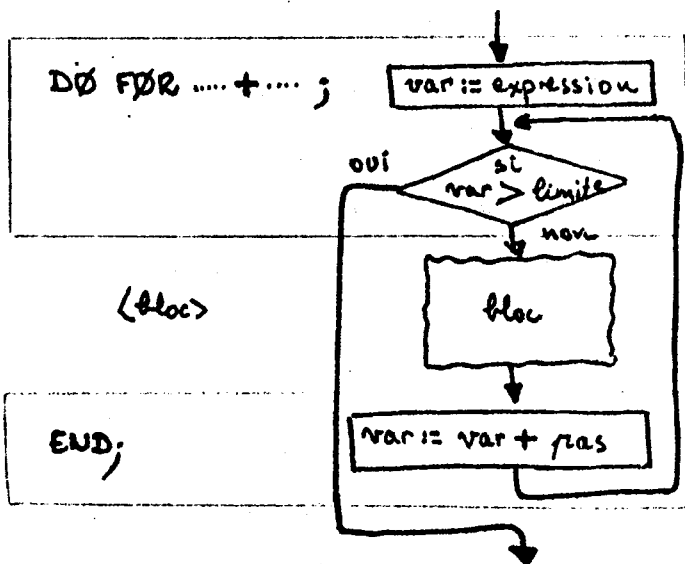
On va ① donner une valeur de départ à une variable (qui va contrôler la boucle) avec <assignation>.

② tester si la valeur de cette variable ne dépasse pas la limite, si oui on sort du bloc

si non on exécute le bloc puis

③ $\begin{Bmatrix} \text{ajouter} \\ \text{soustraire} \end{Bmatrix}$ suivant $\begin{Bmatrix} + \\ - \end{Bmatrix}$ la valeur de <pas> à la variable

④ reprendre en ②.



Attention: le test est ~~exécuté~~ fait avant l'exécution du bloc.

<pas> et <limite> sont des constantes, ou des variables (pas d'expression)

exemple:

DØ FØR i := 2 STEP +3 UNTIL 15;

⋮ (bloc exécuté 5 fois, pour les
valeurs de i : 2, 5, 8, 11, 14.)

END;

DØ FØR i := 13 STEP -4 UNTIL 1;

⋮ (bloc exécuté 4 fois, pour les
valeurs de i : 13, 9, 5, 1.)

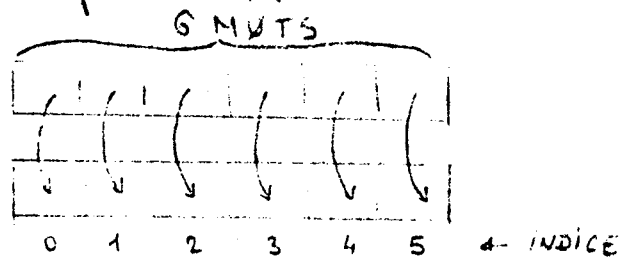
END;

EXEMPLE D'UTILISATION de L'INSTRUCTION DØ

Soit à transférer les 6 mots du tableau SOURCE dans les 6 mots du tableau DESTIN.

Ces 2 tableaux ont été déclarés auparavant:

ARRAY 6 WORD SOURCE;
ARRAY 6 WORD DESTIN;



```
I:=0;  
DØ;  
  DESTIN(I) := SOURCE(I);  
  INCR I;  
  EXIT ØN (I > 5)  
END;
```

```
I:= 5;  
DØ;  
  DESTIN(I) := SOURCE (I);  
  DECR I;  
  EXIT ØN (I < 0)  
END;
```

```
I:=0;  
DØ WHILE (I <= 5);  
  DESTIN(I):= SOURCE (I);  
  INCR I  
END;
```

```
I:= 5;  
DØ WHILE (I >= 0);  
  DESTIN (I) := SOURCE (I);  
  DECR I  
END;
```

```
I := -6;  
DØ INCR I TIMES;  
  DESTIN (I+6) := SOURCE(I+6)  
END;
```

```
I:= 6;  
DØ DECR I TIMES;  
  DESTIN (I-1) := SOURCE (I-1)  
END;
```

```
DØ FØR I:=0 STEP +1 UNTIL 5;  
  DESTIN (I) := SOURCE (I)  
END;
```

```
DØ FØR I:=5 STEP -1 UNTIL 0;  
  DESTIN (I) := SOURCE (I)  
END;
```

LES ENTREES / SORTIES

Elles sont réalisées par des "procédures standards".
Ces procédures ont déjà été compilées et se trouvent dans une bibliothèque.

Lecture d'une carte:

LICART (@buffer)

L'appel de cette procédure fera, à l'exécution du programme, lire une carte perforée. L'argument de cette procédure est la constante adresse du tableau de bytes dans lequel on veut stocker les 80 caractères de la carte.

Impression d'un tableau de bytes.

IMPRIM (@buffer, nombre) Attention: IMPRIM n'a pas de E.
Le 1^{er} argument de cette procédure est la constante adresse du tableau de bytes que l'on veut imprimer; le second est le nombre de bytes à imprimer.

exemple:

```
REF PROCEDURE LICART;
REF PROCEDURE IMPRIM;
ARRAY 80 BYTE BUFCART;
      ⋮
CALL LICART (@BUFCART);
CALL IMPRIM (@BUFCART, 80);
```

} déclarations

} instructions

Il existe beaucoup d'autres procédures standards, en particulier toutes les conversions.

1 - LISTE DES MOTS RÉSERVÉS DU LANGAGE PL1600

ACTIVATE	DETACH	IFIX	NSN	REQUEST	SKIP	U2
AND	DO	IM	OF	RES	SLLD	U3
ARM	DUMMY	IN	ON	RESET	SLRD	U4
	EC	INCR	OR	RESSOURCE	SLLS	U5
	EL				SLRS	
	ELSE				SNAP	U6
ARRAY	EM	INDIRECT	OUTPUT	RESTORE	SO	UNTIL
ASSIGN	END	INPUT	OVERFLOW	REWIND	SOFT	USING
ATTACH	ENTRY	IOCB	PC	RFL	STACK	WAIT
BACKWARD	E0E	INSTRUCTION	POINTER	RK	START	WHILE
BEGIN	E0F	IS	PRIOR	RL		
BI		K7				
BIT	EU	KSTORE	PRIVATE	RSLE	STATUS	WORD
		LABEL			STOP	
BLOCK	EXECUTE	LL	PRMAX	RSLO	STEP	WORKING
BO		LO		RSNAP		
BYTE	EXIT	LOCAL	PROCÉDURE	RX	SWAP	WRITE
CA	EXT	LONG	PULL	RY	SYN	XOR
	FABS	LP		RW		
CALL	FILE	LPFILE	PUSH	SARD	TASK	ZE
CARRY	FIRST	MAIN	QUIT	SARS	TEST	
					THEN	
CASE	FLOAT	MASTER	RA	SAVE	TK	
CC	FLT	ME				
	FNEG					
COMMON	FOR	MESS	RAB	SCLD	TIMES	
CONSTANT	FORWARD	MESSMAX	RANK	SCRD	TO	
CONTINUE	FROM	MODE	RB	SCLS	TP	
CONTROL	GAP	MOVE	RC	SCRS	TR	
CR		MT				
CYCLE	GOTO	NEG	READ	SECTION	TRACE	
DATA	HARD	NEGATE	REF	SEGMENT	TS	
	HP					
DECR	HR	NORM	REGISTER	SET	TSYM	
	IB	NOSILENCE				
DEF	IF	NOT	RELEASE	SI	U1	
				SILENCE		

CODE TELETYPE (ASCII) PAR ORDRE NUMERIQUE

0 00 NULL 03 ETX 05 ENQ 06 ACK 09 HT 0A LF (line feed) 0C FF 0F SI	1 11 DC1 12 DC2 (perfo on) 14 DC4 (perfo off) 17 ETB 18 CAN 1B ESC 1D GS 1E RS	2 21 22 " 24 \$ 27 ' 28 (2B + 2D - 2E .	3 30 0 (zéro) 33 3 35 5 36 6 39 9 3A : 3C < 3F ?
4 41 A 42 B 44 D 47 G 48 H 4B K 4D M 4E N	5 50 P 53 S 55 U 56 V 59 Y 5A Z 5C \ (diff. de /) 5F -	6 60 \ 63 c 65 e 66 f 69 i 6A j 6C l 6F o	7 71 q 72 r 74 t 77 w 78 x 7B 7D 7E
8 81 SØH 82 STX 84 EØT 87 BEL (sonnerie) 88 BS 8B VT 8D RC (retour chariot) 8E SØ	9 90 DLE 93 DC3 95 NAK 96 SYN 99 EM 9A SUB 9C FS 9F US	A A0 SP (espace) A3 # A5 % A6 & A9) AA * AC , AF /	B B1 1 B2 2 B4 4 B7 7 B8 8 BB ; BD = BE >
C C0 @ C3 C C5 E C6 F C9 I CA J CC L CF Ø (lettre)	D D1 Q D2 R D4 T D7 W D8 X DB [DD] DE †	E E1 a E2 b E4 d E7 g E8 h EB k ED m EE n	F F0 p F3 s F5 u F6 v F9 y FA z FC FF rub out

[illegible]

*

1	BUFCARTE	1	18	ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX01	26	27	28	30	31	32	33	35
					26	27	28	30	31	32	33	35
2	EX01	0	12	MAIN PROCEDURE								
3	I	1	19	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX01								
					29	30	31	32	33			
4	IMPRIM	1	21	REF PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX01								
					28	35						
5	LICART	1	22	REF PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX01								
					27							
6	LOC	1	16	LOCAL SECTION , IN MAIN PROCEDURE EX01								
					24							
7	POLLUX	1	14	KSTORE SECTION , IN MAIN PROCEDURE EX01								
					24							

FREEP= 2009

L'UNIVERS (QUE D'AUTRES APPELLENT LA BIBLIOTHEQUE) SE COMPOSE D'UN
 L'UNIVERS (QUE D'AUTRES APPELLENT LA BIBLIOTHEQUE) SE COMPOSE D'UN
 NOMBRE INDEFINI, ET PEUT-ETRE INFINI, DE GALERIES HEXAGONALES,
 NOMBRE INDEFINI, ET PEUT-ETRE INFINI, DE GALERIES HEXAGONALES,
 AVEC DE VASTES Puits D'aération au milieu, bordés par des balustrades très
 basses. DE CHACUN DE CES HEXAGONES ON VOIT LES ETAGES INFÉRIEURS ET
 basses. DE CHACUN DE CES HEXAGONES ON VOIT LES ETAGES INFÉRIEURS ET
 SUPÉRIEURS, INTERMINABLEMENT. LA DISTRIBUTION DES GALERIES EST INVARIABLE.
 SUPÉRIEURS, INTERMINABLEMENT. LA DISTRIBUTION DES GALERIES EST INVARIABLE.
 VINGT-CINQ ETAGES, A RAISON DE CINQ PAR CÔTÉ, COUVRENT TOUS LES MURS
 VINGT-CINQ ETAGES, A RAISON DE CINQ PAR CÔTÉ, COUVRENT TOUS LES MURS
 MOINS UN; LEUR HAUTEUR, QUI EST CELLE DES ETAGES Eux-mêmes, NE DÉPASSE
 MOINS UN; LEUR HAUTEUR, QUI EST CELLE DES ETAGES Eux-mêmes, NE DÉPASSE
 GUÈRE CELLE D'UNE BIBLIOTHEQUE NORMALE. LE PLAN LIBRE DONNE SUR UN
 GUÈRE CELLE D'UNE BIBLIOTHEQUE NORMALE. LE PLAN LIBRE DONNE SUR UN
 COULOIR ÉTROIT, LEQUEL DÉBOUCHE SUR UNE AUTRE GALERIE, IDENTIQUE À LA
 COULOIR ÉTROIT, LEQUEL DÉBOUCHE SUR UNE AUTRE GALERIE, IDENTIQUE À LA
 PREMIÈRE ET À TOUTES. À DROITE ET À GAUCHE DU COULOIR, IL Y A DEUX
 PREMIÈRE ET À TOUTES. À DROITE ET À GAUCHE DU COULOIR, IL Y A DEUX
 CABINETS MINUSCULES. L'UN PERMET DE DORMIR DÉBOUT; L'AUTRE, DE
 CABINETS MINUSCULES. L'UN PERMET DE DORMIR DÉBOUT; L'AUTRE, DE
 SATISFAIRE LES BESOINS FACILS. C'EST ENTRE LES DEUX QUE PASSE L'ESCALIER
 SATISFAIRE LES BESOINS FACILS. C'EST ENTRE LES DEUX QUE PASSE L'ESCALIER
 EN COLIMACON, QUI S'ABÎME ET S'ÉLÈVE À PÉRTE DE VUE. DANS LE COULOIR IL Y A
 EN COLIMACON, QUI S'ABÎME ET S'ÉLÈVE À PÉRTE DE VUE. DANS LE COULOIR IL Y A
 UN MIROIR, QUI DOUBLE FIDÈLEMENT LES APPARENCES. LES HOMMES EN TIRENT
 UN MIROIR, QUI DOUBLE FIDÈLEMENT LES APPARENCES. LES HOMMES EN TIRENT
 CONCLUSION QUE LA BIBLIOTHEQUE N'EST PAS INFINIE; SI ELLE L'ÉTAIT
 CONCLUSION QUE LA BIBLIOTHEQUE N'EST PAS INFINIE; SI ELLE L'ÉTAIT
 RÉELLEMENT, À QUOI BON CETTE DUPLICATION ILLUSOIRE?
 RÉELLEMENT, À QUOI BON CETTE DUPLICATION ILLUSOIRE?
 MOI JE PRÉFÈRE RÊVER QUE CES SURFACES POLIES SONT LÀ POUR FIGURER
 MOI JE PRÉFÈRE RÊVER QUE CES SURFACES POLIES SONT LÀ POUR FIGURER
 L'INFINI ET POUR LE PROMETTRE....
 L'INFINI ET POUR LE PROMETTRE ...

<http://www.artinfo-musinfo.org> PL1600, mars 1975, page 42 / 59

L'UNIVERS
 QUE
 D'AUTRES
 APPELLENT
 LA
 BIBLIOTHEQUE)
 SE
 COMPOSE
 D'UN
 NOMBRE
 INFINI,
 ET
 PEUT-ETRE
 INFINI,
 DE
 GALERIES
 HEXAGONALES,
 AVEC
 DE
 VASTES
 PUIITS
 D'ARATION
 AU
 MILIEU,
 BORDES
 PAR
 DES
 BALUSTRADES
 TR&S
 BASSES.
 DE
 CHACUN
 DE
 CES
 HEXAGONES
 ON
 VOIT
 LES
 ETAGES
 INFARIEURS
 ET
 SUP&RIEURS,
 INTERMINABLEMENT.
 LA
 DISTRIBUTION
 DES
 GALERIES

[illegible]

[illegible]

```

<<-----
<<-----      METS LE CARACTERE SUIVANT DANS "CARACTERE" .
<<-----

PROCEDURE CARSUIV
.USING LOCAL IS LOC;
  INCR POFBUF;
  IF (POBUF > 79)
  THEN CALL LICART(GBUFCARTE);
  POFBUF:=0 END;
  CARACTERE:=BUFCARTE(POBUF)
END; << DE CARSUIV.

<<-----
<<-----      METS LE MOT SUIVANT DANS "MOT" .
<<-----

PROCEDURE MOTSUIV
.USING LOCAL IS LOC;
  BEGIN CALL CARSUIV;
  CYCLE ON (CARACTERE = " ")
  END;
  POMOT:=0;
  DO; MOT(POMOT):=CARACTERE;
  EXIT ON (CARACTERE = " ");
  CALL CARSUIV;
  INCR POMOT
  END
END; << DE MOTSUIV.

```

```

71 6 1
72 6 1
73 6 1
74 6 1
75 6 1
76 7 2
77 7 2
78 8 3
79 8 3
80 10 4
81 10 4
82 11 3
83 11 2
84 11 2
85 11 1
86 11 1
87 11 1
88 11 1
89 11 1
90 11 1
91 11 1
92 11 1
93 11 1
94 12 2
95 12 2
96 12 2
97 13 3
98 13 2
99 14 3
100 14 3
101 14 3
102 14 2
103 14 1
104 14 1

<<----- PREPARE LA LIGNE ET L'IMPRIME .
<<-----
<<-----

PROCEDURE ENVOYER
.USING LOCAL IS LOC;
DO FOR I:=0 STEP +1 UNTIL POLIG;
IF (LIGNE(I) = "&")
THEN LIGNE(I):="E" ELSE
IF (LIGNE(I) = '5F)
THEN LIGNE(I):=" " END END
END;
CALL IMPRIM(OLIGNE,POLIG)
END; << DE ENVOYER.

*****
***** P R O C E D U R E P R I N C I P A L E *****
*****

.USING KSTORE=FPOLLUX, LOCAL=LOC;

DO WHILE (MOT(O) /= "/");
CALL MOTSUIV;
IF (LONGJUST < POLIG+POMOT)
THEN CALL ENVOYER;
POLIG:=0 END;
DO FOR I:=0 STEP +1 UNTIL POMOT;
LIGNE(POLIG):=MOT(I);
INCR POLIG
END
END;
CALL ENVOYER
END. << DE EX03 .

<< POUR TOUS LES CARACTERES ,
<< SI "&" TRADUIRE
<< EN "E" .
<< SI BLANS SOULIGNE,
<< TRADUIRE EN ESPACE.
<< DU , DO FOR ... ,
<< IMPRIMER LA LIGNE.

<< FAIRE TANT QUE 1CAR MOT/= /
<< APPEL MOT SUIVANT.
<< ON SORT DE LA LIGNE,
<< OUI, ON L'IMPRIME ET
<< ON POSIITONNE POLIG.
<< CHARGEMENT DU MOT DANS LA LI
<< LIGNE.
<< INCREM POINTEUR LIGNE.
<< DU , DO FOR ... ,
<< DU , DO WHILE ... ,
<< IMPRESSION DERNIERE LIGNE.

```


1 BUFCARTE
CARSUIV
1 20 ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX03
47 49

2 CARACTERE
CARSUIV
MOTSUIV
1 23 BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX03
49 60 63 64

3 CARSUIV
MOTSUIV
1 43 PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX03
59 65

4 ENVOYER
EX03
1 75 PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX03
96 103

5 EX03
0 14 MAIN PROCEDURE

6 I
ENVOYER
EX03
1 33 WORD , IN MAIN PROCEDURE EX03
77 78 79 80 81
98 99

7 IMPRIM
ENVOYER
1 36 REF PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX03
83

8 LICART
CARSUIV
1 35 REF PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX03
47

9 LIGNE
ENVOYER
EX03
1 28 ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX03
78 79 80 81 83
99

10 LOC
CARSUIV
MOTSUIV
ENVOYER
EX03
1 18 LOCAL SECTION , IN MAIN PROCEDURE EX03
44 58 76 91

11 LONGJUST
EX03
1 31 WORD , IN MAIN PROCEDURE EX03
95

12 MOT
MOTSUIV
1 25 ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX03
63

13	MOTSUIV	EX03	93	99	
					57 PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX03
		EX03	94		
14	POBUF				21 WORD , IN MAIN PROCEDURE EX03
		CARSUIV	45	46	48 49
15	POLIG				29 WORD , IN MAIN PROCEDURE EX03
		ENVOYER	77	83	
		EX03	95	97	99 100
16	POLLUX	EX03	91		16 KSTORE SECTION , IN MAIN PROCEDURE EX03
17	POMOT				26 WORD , IN MAIN PROCEDURE EX03
		MOTSUIV	62	63	66
		EX03	95	98	

FREEP= 2211

L'UNIVERS (QUE D'AUTRES APPELLENT LA BIBLIOTHEQUE) SE COMPOSE D'UN NOMBRE INDEFINI, ET PEUT-ETRE INFINI, DE GALERIES HEXAGONALES, AVEC DE VASTES PUIITS D'AERATION AU MILIEU, BORDEES PAR DES BALUSTRADES TRES BASSES. DE CHACUN DE CES HEXAGONES ON VOIT LES ETAGES INFERIEURS ET SUPERIEURS, INTERMINABLEMENT. LA DISTRIBUTION DES GALERIES EST INVARIABLE. VINGT-CING ETAGERES, A RAISON DE CINQ PAR COTE, COUVRENT TOUTS LES MURS MOINS UN; LEUR HAUTEUR, QUI EST CELLE DES ETAGES EUX-MEMES, NE DEPASSE GUERE CELLE D'UNE BIBLIOTHEQUE NORMALE. LE PLAN LIBRE DONNE SUR UN COULOIR ETROIT, LEQUEL DEBOUCHE SUR UNE AUTRE GALERIE, IDENTIQUE A LA PREMIERE ET A TOUTES. A DROITE ET A GAUCHE DU COULOIR, IL Y A DEUX CABINETS MINUSCULES. L'UN PERMET DE DORMIR DEBOUT; L'AUTRE, DE SATISFAIRE LES BESOINS FECAUX. C'EST ENTRE LES DEUX QUE PASSE L'ESCALIER EN COLIMACON, QUI S'ABIME ET S'ELEVE A PERTE DE VUE. DANS LE COULOIR IL Y A UN MIROIR, QUI DOUBLE FIDELLEMENT LES APPARENCES. LES HOMMES EN TIRENT CONCLUSION QUE LA BIBLIOTHEQUE N'EST PAS INFINIE; SI ELLE L'ETAIT REELLEMENT, A QUOI BON CETTE DUPLICATION ILLUSOIRE? MOI JE PREFERE REVER QUE CES SURFACES POLIES SONT LA POUR FIGURER L'INFINI ET POUR LE PROMETTRE... COMME TOUS LES HOMMES DE LA BIBLIOTHEQUE, J'AI VOYAGE DANS MA JEUNESSE; J'AI EFFECTUE DES PELERINAGES, A LA RECHERCHE D'UN LIVRE ET PEUT-ETRE DU CATALOGUE DES CATALOGUES; MAINTENANT QUE MES YEUX NE PEUVENT PRESQUE PLUS DECHIFFRER CE QUE J'ECRIS, JE ME PREPARE A MOURIR A QUELQUES COURTES LIEUX DE L'HEXAGONE OU JE NAQUIS. MORT, IL NE MANQUERA PAS DE MAINS PIEUSES POUR ME JETER PAR-DESSUS LA BALUSTRADE; MON TOMBEAU SERA L'AIR INSONDABLE; MON CORPS S'ENFONCERA LONGUEMENT, ET IL SE CORROMPRA ET IL SE DISSOUDRA DANS LE VENT ENGENDRE PAR LA CHUTE, QUI EST INFINIE. CAR J'AFFIRME QUE LA BIBLIOTHEQUE EST INTERMINABLE. LES IDEALISTES ARGUMENTENT QUE LES SALLESHEXAGONALES SONT UNE FORME NECESSAIRE DE L'ESPACE ABSOLU, OU DU MOINS DE NOTRE INTUITION DE L'ESPACE. ILS ESTIMENT QU'UNE SALLE TRIANGULAIRE OU PENTAGONALE SERAIT INCONCEVABLE. (LES MYSTIQUES PRETENDENT QUE L'EXTASE LEUR REVELE UNE CHAMBRE CIRCULAIRE AVEC UN GRAND LIVRE CIRCULAIRE A DOS CONCAVE CONTINU, QUI FAIT TOUT LE TOUR DES MURS; MAIS LEUR TEMOIGNAGE EST SUSPECT, ET LEURS PAROLES OBSCURES: CE LIVRECYCLIQUE. C'EST DIEU.) QU'IL ME SUFFISE, POUR LE MOMENT, DE REPERTER LA SENTENCE CLASSIQUE: LA BIBLIOTHEQUE EST UNE SPHERE DONT LE CENTRE VERITABLE EST UN HEXAGONE QUELCONQUE, ET LA CIRCONFERENCE INACCESSIBLE. /

40 1 1
 41 1 1
 42 1 1
 43 1 1
 44 1 1
 45 1 1
 46 2 2
 47 2 2
 48 2 2
 49 2 2
 50 3 3
 51 3 3
 52 3 3
 53 3 3
 54 3 3
 55 3 3
 56 3 3
 57 3 3
 58 3 3
 59 3 3
 60 3 3
 61 4 2
 62 4 2
 63 5 3
 64 5 3
 65 5 2
 66 5 2
 67 6 3
 68 6 3
 69 6 3
 70 6 3
 71 6 2
 72 6 1
 73 6 1

```

<<-----
<<-----  METS LE CARACTERE SUIVANT DANS "CARACTERE" .
<<-----

PROCEDURE CARSUIV
.USING LOCAL IS LOC:
INCR POBUF:
IF (POBUF > 79)
THEN CALL LICART(POBUFCARTE);
POBUF:=0 END;
CARACTERE:=BUFCARTE(POBUF)
END;  <<  DE CARSUIV .

```

```

<< INCREM POINTEUR BUFFER CARTE
<< FIN DE CARTE ?
<< OUI, ON RELIT UNE CARTE ET
<< ON POSITIONNE POBUF.
<< CHARGEMENT "CARACTERE" .

```

```

<<-----
<<-----  METS LE MOT SUIVANT DANS "MOT" .
<<-----

```

```

PROCEDURE MOTSUIV
.USING LOCAL IS LOC:
BEGIN CALL CARSUIV;
CYCLE ON (CARACTERE = " ")
END;
POMOT:=0;
DO: MOT(POMOT):=CARACTERE;
EXIT ON (CARACTERE = " ");
CALL CARSUIV;
INCR POMOT
END
END;  <<  DE MOTSUIV .

```

```

<< ON SAUTE TOUS LES
<< ESPACES.
<< DU " BEGIN "... " .
<< POSITIONNEMENT POMOT.
<< CHARGEMENT MOT.
<< ON SORT SI ESPACE.
<< APPEL CARACTERE SUIVANT.
<< INCREM POINTEUR MOT;
<< DU " DO "... " .

```

1/2PAGE

111 12 1
112 12 1
113 12 1
114 12 1
115 12 1
116 13 2
117 13 2
118 14 3
119 14 3
120 15 4
121 16 4
122 17 3
123 17 2
124 17 2
125 17 2
126 17 1
127 17 1
128 17 1
129 17 1
130 17 1
131 17 1
132 17 1
133 17 1
134 17 1
135 18 2
136 18 2
137 19 2
138 19 2
139 20 3
140 20 3
141 20 3
142 20 2
143 20 2
144 20 2
145 21 2
146 21 1

```
<<-----
<<--- TRADUIT LA LIGNE ET L'IMPRIME.
<<-----
```

```
PROCEDURE ENVOYER
```

```
  USING LOCAL IS LOC;
```

```
  DO FOR I:=0 STEP +1 UNTIL POLIG;
```

```
    IF (LIGNE(I) = "&")
```

```
      THEN LIGNE(I) := "E"
```

```
    ELSE IF (LIGNE(I) = 'SF')
```

```
      THEN LIGNE(I) := " " END END
```

```
  END;
```

```
  CALL IMPRIM(GLIGNE,POLIG);
```

```
  POLIG, NBMOT :=0
```

```
END; << DE ENVOYER.
```

```
<< POUR TOUTE LA LIGNE.
```

```
<< SI "&" TRADUIRE
```

```
<< EN "E",
```

```
<< SI BLANC SOULIGNE.
```

```
<< TRADUIRE EN ESPACE.
```

```
<< DU ' DO FOR ... '.
```

```
<< IMPRIME LA LIGNE.
```

```
<< PREPARATION NOUVELLE LIGNE.
```

```
<<*****
<<***** PROCEDURE PRINCIPALE *****
<<*****
```

```
  USING KSTORE=POLLUX,LOCAL=LOC;
```

```
DO; CALL MOTSUIV;
```

```
  IF (LONGJUST < POLIG+POMOT)
```

```
    THEN CALL JUSTIF END;
```

```
  INCR NBMOT;
```

```
  DO FOR I:=0 STEP +1 UNTIL POMOT;
```

```
    LIGNE(POLIG):=MOT(I);
```

```
  INCR POLIG
```

```
END;
```

```
EXIT ON (MOT(0) = "/");
```

```
IF (POLIG = LONGJUST+1)
```

```
  THEN CALL ENVOYER END
```

```
END
```

```
END. << DE EX04.
```

```
<< APPEL MOT SUIVANT.
```

```
<< CA RENTRE PAS ?
```

```
<< APPEL JUSTIFICATION.
```

```
<< CHARGEMENT DU MOT
```

```
<< DANS LA LIGNE.
```

```
<< DU ' DO FOR ... '.
```

```
<< FIN DU TEXTE.
```

```
<< CA RENTRE JUSTE.
```

```
<< DU ' DO ... '.
```

1	BUFCARTE	1	21	ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX04	49	51
	CARSUIV					
2	CARACTERE	1	24	BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX04	51	
	CARSUIV					
	MOTSUIV				63	66 67
3	CARSUIV	1	45	PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX04	62	68
	MOTSUIV					
4	ENVOYER	1	115	PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX04	107	
	JUSTIF				144	
	EX04					
5	EX04	0	15	MAIN PROCEDURE		
6	FJUST	2	86	LABEL , IN PROCEDURE JUSTIF	89	106
	JUSTIF					
7	I	1	34	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	93	94 101
	JUSTIF				117	118 119 120 121
	ENVOYER				138	139
	EX04					
8	IMPRIM	1	37	REF PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX04		
	ENVOYER				123	
9	J	1	34	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	92	99 101 102
	JUSTIF					
10	JUSTIF	1	79	PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX04	136	
	EX04					
11	K	1	34	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	98	
	JUSTIF					
12	LICART	1	36	REF PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX04		49
	CARSUIV					

13	LIGNE	1	29	ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX04	94 99 101 101 118 119 120 121 123 139
14	LOC	1	19	LOCAL SECTION , IN MAIN PROCEDURE EX04	46 61 81 85 116 132
15	LONGJUST	1	32	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	90 92 105 135 143
16	MOT	1	26	ARRAY BYTE , IN MAIN PROCEDURE EX04	66 139 142
17	MOTSUIV	1	60	PROCEDURE , IN MAIN PROCEDURE EX04	134
18	NBMOT	1	33	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	88 89 90 124 137
19	POBUF	1	22	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	47 48 50 51
20	POLIG	1	30	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	90 93 105 117 123 124 135 139 140 143
21	POLLUX	1	17	KSTORE SECTION , IN MAIN PROCEDURE EX04	132
22	POMOT	1	27	WORD , IN MAIN PROCEDURE EX04	65 66 69

EX04

11 / 5 / 75

EX04

135 138

23 RESTE

2 83 WORD , IN PROCEDURE JUSTIF

91 95 97

JUSTIF

24 VALESPM

2 82 WORD , IN PROCEDURE JUSTIF

90 96 98

JUSTIF

FREEP= 2390

L'UNIVERS (QUE D'AUTRES APPELLENT LA BIBLIOTHEQUE) SE COMPOSE D'UN NOMBRE INDEFINI, ET PEUT-ETRE INFINI, DE GALERIES HEXAGONALES, AVEC DE VASTES PUIITS D'AERATION AU MILIEU, BORDES PAR DES BALUSTRADES TRES BASSES. DE CHACUN DE CES HEXAGONES ON VOIT LES ETAGES INTERIEURS ET SUPERIEURS, INTERMINABLEMENT. LA DISTRIBUTION DES GALERIES EST INVARIABLE. VINGT-CING ETAGERES, A RAISON DE CING PAR COTE, COUVRENT TOUS LES MURS MOINS UN; LEUR HAUTEUR, QUI EST CELLE DES ETAGES EUX-MEMES, NE DEPASSE GUERE CELLE D'UNE BIBLIOTHEQUE NORMALE. LE PLAN LIBRE DONNE SUR UN COULOIR ETROIT, LEQUEL DEBOUCHE SUR UNE AUTRE GALERIE, IDENTIQUE A LA PREMIERE ET A TOUTES. A DROITE ET A GAUCHE DU COULOIR, IL Y A DEUX CABINETS MINUSCULES. L'UN PERMET DE DORMIR DEBOUT; L'AUTRE, DE SATISFAIRE LES BESOINS FECAUX. C'EST ENTRE LES DEUX QUE PASSE L'ESCALIER EN COLIMACON, QUI S'ABIME ET S'ELEVE A PERTE DE VUE. DANS LE COULOIR IL Y A UN MIRROIR, QUI DOUBLE FIDELEMENT LES APPARENCES. LES HOMMES EN TIRENT CONCLUSION QUE LA BIBLIOTHEQUE N'EST PAS INFINIE; SI ELLE L'ETAIT REELLEMENT, A QUOI BON CETTE DUPLICATION ILLUSOIRE? MOI JE PREFERE REVER QUE CES SURFACES POLIES SONT LA POUR FIGURER L'INFINI ET POUR LE PROMETTRE ... COMME TOUS LES HOMMES DE LA BIBLIOTHEQUE, J'AI VOYAGE DANS MA JEUNESSE; J'AI EFFECTUE DES PELERINAGES, A LA RECHERCHE D'UN LIVRE ET PEUT-ETRE DU CATALOGUE DES CATALOGUES; MAINTENANT QUE MES YEUX NE PEUVENT PRESQUE PLUS DECHIFFRER CE QUE J'ECRIS, JE ME PREPARE A MOURIR A QUELQUES COURTES LIEUX DE L'HEXAGONE OU JE NAQUIS. MORT, IL NE MANQUERA PAS DE MAINS PIEUSES POUR ME JETER PAR-DESSUS LA BALUSTRADE: MON TOMBEAU SERA L'AIR INSONDABLE: MON CORPS S'ENFONCERA LONGUEMENT, ET IL SE CORROMPRA ET IL SE DISSOUTRA DANS LE VENT ENGENDRE PAR LA CHUTE, QUI EST INFINIE. CAR J'AFFIRME QUE LA BIBLIOTHEQUE EST INTERMINABLE.